

Patent Abstracts of Japan

PUBLICATION NUMBER

07336336

PUBLICATION DATE

22-12-95

APPLICATION DATE

14-06-94

APPLICATION NUMBER

06132051

APPLICANT: TOSHIBA CORP;

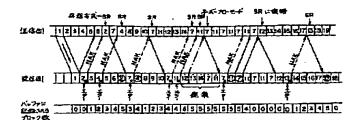
INVENTOR: TANAKA HIROKAZU;

INT.CL.

H04L 1/18

TITLE

DATA TRANSMITTER



ABSTRACT :

PURPOSE: To improve transmission efficiency and to make a circuit scale small by switching to a system for retransmitting only erroneous blocks when a reception buffer overflows during transmission by a selective retransmission SR system.

CONSTITUTION: Blocks are continuously transmitted from a transmission side in a selective retransmission SR mode and error detection is successively performed for the received blocks on a reception side. During the transmission in the SR mode, the block 12 and the succeeding blocks overflow OFW, the SR mode is switched to an OFW mode corresponding to it and the blocks are transmitted on the transmission side. In the OFW mode, all the error detected blocks among the blocks present in the reception butter are repeatedly transmitted. For instance, the blocks 7 and 11 are retransmitted, the blocks 7 and 11 are alternately transmitted and when both are correctly received, the SR mode is returned and the next transmission is continued. At the time, the overflowed blocks 12, 13, 14, 7 and 11 from the time of overflow until the time when the blocks 7 and 11 are correctly received are abandoned. Thus, transmission efficiency characteristics are improved.

COPYRIGHT: (C) JPO

THIS PAGE BLANK (USPTO)

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出額公開番号

特開平7-336336

(43)公開日 平成7年(1995)12月22日

(51) Int.Cl.4

識別記号

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

H04L 1/18

審査請求 未請求 請求項の数2 OL (全 7 頁)

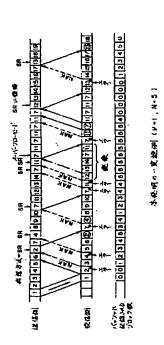
(21)出願番号 特顧平6-132051 (71)出願人 000003078 株式会社東芝 神奈川県川崎市幸区堀川町72番地 (72)発明者 田中 宏和 東京都日野市旭が丘3丁目1番地の1 株式会社東芝日野工場内 (74)代理人 弁理士 木村 高久

(54)【発明の名称】 データ伝送装置

(57)【要約】

【目的】送信側から送信されたデータが受信側で誤りと 判断された場合に、送信側からデータの再送を行うSR モードのデータ伝送装置において、伝送効率を向上し、 回路規模を小さく擦ることを目的とする。

【構成】SRモードで送信中に、バッファサイズkNの受信バッファがオーバーフローしてi番目のブロックとそれに続くkN-1個のブロックが廃棄されるとき、iーkN番目のブロックからi-1番目のブロックのうちで誤りのあるブロックのみを連続して送信するモードに切り替え、オーバーフローした受信パッファを効率よくクリアして素早くSRモードに復帰する。伝送効率すなわちスループット特性の良いデータ伝送装置を実現することができる。



7

【特許請求の範囲】

【請求項1】 送信側から送信されたデータが受信側で 誤りと判断された場合に、送信側からデータの再送を行 うデータ伝送装置において、

Nプロックのデータ信号の送信時間長に相当する折り返 し遅延時間を持つ通信経路に対して信号プロックを連続 して送信する送信手段と、

前記送信手段により送信されたデータ信号を受信し、受 信した各信号プロックについてあらかじめ送信仰で各信 号プロックに付加した誤り検出用のビットを用いて順次 10 誤りを検出する検出手段と、

前記検出手段による誤り検出の結果、誤りが検出されな かった場合はその信号プロックを利用者に出力すると同 時に送信側に確認応答を送り返し、誤りが検出された場 合にはその信号プロックを利用者に出力しないで送信側 に再送要求応答を送り返す応答手段と、

前記応答手段により送り返された前記応答を受信し、そ の応答が再送要求応答であった場合、誤りの検出された 信号プロックを直ぐに再送信する再送信手段と、

前記検出手段により誤りが検出された信号プロックに統 20 いて受信されるプロックのうち誤りが検出されないプロ ックを保持するためのkNプロック(kは自然数)の受 信パッファを有する受信パッファ手段と、

前記受信バッファ手段がオーバーフローした時、受信し たブロックを誤りの有無に関わらず廃棄し、受信側から 再送要求応答と同時にオーバーフローしたことを送信側 に伝えるオーバーフロー通知手段と、

前記オーバーフロー通知手段の通知を受けて、送信側で データ伝送方式を切り替えて、最初にオーバーフローし た i 番目のプロックを基準に i - k N番目のプロックか 30 ァが必要になる。 ら1-1番目のプロックの内で誤りのあるプロックのみ を連続して再送信する方式で再送する誤プロック連続再 送手段と、

前配誤プロック連続再送手段の再送により1-kN番目 のプロックからi-1番目のプロックの内の誤りのある プロックが全て正しく受信されると、当初のデータ伝送 方式に戻って送信を行わせる送信復旧手段とを具備する データ伝送装置。

【請求項2】 前記応答手段に、受信した信号プロック の誤り率を測定または推定する誤り率測定手段と、該誤 40 れたブロックが、回の再送に対して全てNAKと送信側 り率測定手段の求めた誤り率が所定の値よりも低い場合 には、誤りが検出された信号プロックを誤りが検出され なかったと見なす許容処理手段とを更に設けたことを特 徴とする請求項1記載のデータ伝送装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、デジタルデータ伝送装 置に関し、ことに自動再送要求方式を用いた誤り制御機 能を有するデジタルデータ伝送装置に関する。

[0002]

【従来の技術】デジタル・データ通信など高い信頼性が 要求されるシステムにおいては、従来ARQ(自動再送 要求)方式による誤り制御が広く用いられている。AR Q方式はその再送手順により次の3つの基本方式に分類 できる.

2

【0003】(1) Stop-And-Wait(SAW)方式 信号プロックが送信されると、送信側では受信側からの 応答があるまで送信を停止して待ち、ACK(肯定応 答、ここでは確認応答)ならば次ぎのプロックを送信 し、NAK(否定応答、ここでは再送要求応答)ならば 同じプロックを再送する。

[0004] (2) Go-Back-N(GBN)方式

折り返し遅延時間(RTD)中にも連続的にプロックを 送信し続け、ACKが帰ってきた場合は次のプロックを 送信し続け、NAKが返ってきた時点で、現在送信中の プロックを送信し終えてから、誤りのあったプロックに 戻り再送する。ここで、NはRTD中に送信できるプロ ックの数を表す。この方式は通信路の状態がよく、RT Dが短い場合は非常に効率が良くなるが、通信路の状態 が悪く、RTDが長い場合には極端に効率が悪化する。

【0005】(3) Selective-Repeat(SR)方式 折り返し遅延時間(RTD)中にも連統的にプロックを 送信し続け、NAKが返ってきたブロックのみを再送す る。そのため、誤りのあるプロックの後に受信された正 しいプロックを保存するためのバッファを有し、再送さ れた信号がACKになったとき、パッファ内に記録され ているプロックと共に送信された順序でユーザに出力す る。この方式はこの3つの中で最も効率の良い方法であ るが、論理が複雑になり、受信側に膨大な容量のパッフ

【0006】この問題を解決する手段として、M.J.Mill er等はSRプロトコルとGBNプロトコルを組み合わせ ることでパッファのオーパーフローを防ぐ方式を提案し ている。この方式については例えば IEEE ON COMMUNIC ATIONSの第COM-29巻 第4号のM. J. Miller他著の論文 "The Analysis of Some Selective-repeat ARQ withFi nite Receiver Buffer"に配されている。

【0007】この方式は、SRモードのARQ方式で動 作しているときに、受信側で最初に誤りがあると判断さ で判断された場合は、モードをSRモードからGBNモ ードのARQ方式に切り替えて送僧を行う。そうして送 信側で最初に誤りがあると判断されたプロックがACK と判断されれば再びSRモードに戻って伝送を行う。

【0008】図4にN=5、v=1の例を示す。この例 を図に添って具体的に説明すると、最初、受信側で誤り と判断されたプロック2、プロック4、プロック7につ いて受信側で送信側に対してNAKを返し、送信側は先 ずSRモードで再送を行う。

【0009】その結果、プロック2及びプロック4は今

度は受信側で誤りがないと判断され、ACKが送信側に 返される。一方、プロック?は受信側で再び誤りと判断 されたので、受信側は送信側にNAKを返す。このNA Kを受けた送信側では、モードをSRモードからGBN モードに切り替えて送信を行う。すなわち、再送プロッ ク?と、それに続く4つのプロックをプロック?に対し TACKが返るまでGBNプロトコルで伝送を行う。そ うして送信側でプロック?に対してACKを受けたと判 断されると、再度SRモードに戻って、その後のプロッ クの伝送を行う。

.3

【0010】このM.J.Miller等の論文には、更にも一つ の手段として、SRプロトコルと、誤ったブロックをA CKが戻るまで連続して送信し続けるStatter(ST) モ ードの組み合わせ方式を提案している。この方式は先ず SRモードで動作していて、このとき最初に誤りがある と判断されたプロックがv回の再送に対して全てNAK と送信側で判断された場合に、モードをSRモードから STモードに切り替えて送信を行う。そうしてこの誤り と判断されたブロックを連続的に送信し、ACKが送信 側で受信されれば再びSRモードに戻って次の伝送を行 20

【0011】この例を、N=4、v=1の場合について 図5に示す。この例を図に添って説明すると、受信側で 誤りと判断されたプロック5及びプロック7は、受信側 から送僧側にNAKが返され、送僧側はSRモードでも う一度再送を行う。しかしブロック5はまたNAK出会 ったため送信側はSRモードからSTモードに切り替え てブロック5に対してACKが返るまで連続して再送を 行う。そうして送信側でACKを受けたことが判断され かしプロック5は再びNAKであったため送信仰はモー ドをSRからSTに切り替える。そうしてブロック5が ACKになるまで連続して送信する。プロック5につい て送信側でACKを受けたと判断されると、再びSRモ ードに戻ってその後のプロックの伝送を行う。

【0012】これらのM.J.Niller等が提唱する方法は、 受信パッファのオーバーフローは防ぐことができるが、 複数の論理を切り替えるため、アルゴリズムが複雑にな る欠点がある。また、GBNモードやSTモードではR TDの大きなシステムでスループットが極端に悪くなる 40 ため、その影響を受けて方式全体としてみたスループッ ト特性もあまり良くならない。

[0.0.1.3]

【発明が解決しようとする課題】上述したように従来の ARQ方式においては、通信状態の悪いところでは、受 **僧パッファの容量が大きくなり、スループットが急激に** 思くなるなどの現象がみられ、受信パッファのオーバー フローを防ごうとすると、ややもするとアルゴリズムが 複雑になることが多かった。

【0014】そこでこの発明では、これらの問題を改良 50

して、小形携帯端末を用いてデジタル・データ通信を衝 **星通信システムなどのRTDが長いシステムで行えるよ** うにすることを目標に、プロトコルをできるだけ簡単 に、バッファはできるだけ小さく、更に端末の消費電力 はできるだけ小さくなるようにシステムを構築して、装 置の小形化を図り、しかもスループットをできるだけ高 くするようにすることをことを目的とする。

[0015]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するた 10 め、本発明は、送信側から送信されたデータが受信側で 誤りと判断された場合に、送信側からデータの再送を行 うデータ伝送装置において、Nプロックのデータ信号の 送信時間長に相当する折り返し遅延時間を持つ通信経路へ に対して信号ブロックを連続して送信する送信手段と、 前記送信手段により送信されたデータ信号を受信し、受い 信した各信号ブロックについてあらかじめ送信側で各信 母ブロックに付加した誤り検出用のピットを用いて順次。 誤りを検出する検出手段と、前記検出手段による誤り検 出の結果、誤りが検出されなかった場合はその信号プロ ックを利用者に出力すると同時に送信側に確認応答(A CK)を送り返し、誤りが検出された場合にはその信号 ブロックを利用者に出力しないで送信側に再送要求応答 (NAK) を送り返す応答手段と、前記応答手段により 送り返された前記応答を受信し、その応答が再送要求応 答(NAK)であった場合、誤りの検出された信号プロ ックを直ぐに再送信する再送信手段と、前配検出手段に より誤りが検出された信号プロックに続いて受信される プロックのうち誤りが検出されないプロックを保持する ためのkNブロック(kは自然数)の受信パッファを有 ると、再びSRモードに戻ってその後の伝送を行う。し 30 する受信パッファ手段と、前配受信パッファ手段がオー バーフローした時、受信したプロックを誤りの有無に関 わらず廃棄し、受信側から再送要求応答(NAK)と同 時にオーバーフローしたことを送信側に伝えるオーバー フロー通知手段と、前記オーパーフロー通知手段の通知 を受けて、送僧側でデータ伝送方式を切り替えて、最初 にオーパーフローしたi番目のプロックを基準にi-k N番目のプロックから I-1番目のプロックの内で誤り のあるプロックのみを連続して再送信する方式で再送す る誤プロック連続再送手段と、前配誤プロック連続再送 手段の再送により i - k N 番目のプロックから i - 1 番 目のブロックの内の誤りのあるブロックが全て正しく受 信されると、当初のデータ伝送方式に戻って送信を行わ せる送信復旧手段とを設ける。

> 【0016】また、前配応答手段に、受信した信号プロ ックの誤り率を測定または推定する誤り率測定手段と、 該誤り率測定手段の求めた誤り率が所定の値よりも低い 場合には、誤りが検出された信号ブロックを誤りが検出 されなかったと見なす許容処理手段とを更に設けたこと を特徴とする。

[0017]

5

【作用】本発明によれば、選択再送 (SR) 方式で送信中に受信パッファがオーパーフローした時、誤りのあるブロックのみを再送する方式に切り替えることにより、オーパーフローした受信パッファを効率よくクリアして、森早く選択再送 (SR) 方式に戻ることができ、スループットの向上を図ることができ、また、回路規模を小さくできる。

[0018]

【実施例】以下、本発明にかかるデジタルデータ伝送装置を添付図面を参照にして詳細に説明する。

【0019】図1は本発明の一実施例の基本概念を説明するための図である。図2は本発明のデジタルデータ伝送装置の構成を示すプロック図である。

【0020】図2に示すように、デジタルデータ伝送装置は、情報源1、情報源符号化器2、チャネル符号化器3、変調器(記録ユニット)4、伝送チャネル5、復調器(再生ユニット)6、チャネル復号化器7、情報源復号化器8、着信先9で構成される。

【0021】送信側では、情報源1から出力される信号は、情報源符号化器2で情報源に適した形で符号化され 20 信号 u になり、チャネル符号化器3でチャネルに適合するような符号化が行われ信号 v となり、変調器4で変調された後。伝送チャネル5を経由して受信側へ送られる。このとき伝送チャネル5には雑音が信号に混入する。

【0022】受信側では伝送チャネル5からの変調された信号を復調器6で復調し、信号rとした後、チャネル復号化器7で復号して信号u´を得、更に情報源復号化器8で複合した後、情報を着信先9に送る。

【0023】本発明は図2に示すチャネル符号化器3の 30 る。 入力 u を送信したとき、チャネル復号化器7の出力 u 「 に誤りがあれば正しく受信されるまで u の再送を繰り返 す方式に関するものである。 かき

【0024】図1において折り返し遅延時間(RTD)中にN個(この例ではN=5)のプロックが送信できるとすると、パッファサイズがkNプロックの受信パッファ(ここではk=1としてパッファサイズkN=5)を構成する。この時、送信側からはSRモードで連続的にプロックが送信され、受信側では受けとったプロックについて順次誤りの検出が行われる。この例ではプロック 402、プロック4、プロック7、プロック10に対してNAKが、その他のプロックにはACKが返されている。

【0025】送信側ではNAKを受けとるとそのブロックをすぐに再送する。図で、ブロック2、4は1回の再送で正しく受信された。また、ブロック7は1回目の再送では受信側で誤りが検出されたため再びNAKを送信し、送信側では2回目の再送を行った。ところでこの場合、受信パッファはあるブロックのNAKを送信してからそのブロックが正しく受信されるまで受信したブロックを配録するが、受信パッファのサイズがN(=5)で50

限られているため、図でプロック12以降がオーバーフローし、これに合わせて送信側ではSRモードからオーバーフローモードに切り替えてブロックを送信する。

【0026】オーパーフローモードでは受信パッファに存在するブロックのうち、誤りの検出されたもの全部を繰り返し再送する。例の場合ではブロック7の他にブロック11も再送を行う。そうしてブロック7とブロック11を交互に送信し、2つのブロックが正しく受信されるとSRモードに戻って次の送信を続ける。このとき、図に示すようにオーパーフローしてからブロック12だプロック11が正しく受信されるまでのオーパーフローしたプロック12に続くプロック13、ブロック14、ブロック7、ブロック11は廃棄される。

【0027】図3にブロック長1024ピット、N=128とした時の図1に示した例でのスループット特性を、SR+GNB方式の従来例、SR方式(パッファサイズ無限大)、GNB方式の場合と共に示す。この図から、本発明の図1の例は従来例と比較して同じパッファサイズで優れた特性を示すことが分かる。ことに本発明の方式は通信路状態の悪いところで改善効果が高く、移動帯通信システム等の通信路状態が劣悪なシステムに適用して効果的である。

【0028】なお、受信した信号ブロックの誤り率が所定の値よりも低い時は、誤りが検出された信号ブロックを誤りが検出されなかった信号ブロックと同様に誤り処理を加えないようにしてスループットを一層向上することができる。

【0029】本発明は、また、各種の誤り訂正符号と組み合わせることで一層伝送効率を改善することができる。

[0030]

【発明の効果】以上説明したように本発明では、送信側から送信されたデータが受信側で誤りと判断された場合に、送信側からデータの再送を行うデータ伝送装置において、SRモードで送信中に、パッファサイズkNの受信パッファがオーパーフローして!番目のブロックとそれに続くkN-1個のブロックが廃棄されるとき、I-kN番目のブロックから!-1番目のブロックのうちで誤りのあるブロックのみを連続して送信するモードに切り替える。これにより、オーパーフローした受信パッファを効率よくクリアして素早くSRモードに復帰でき、伝送効率すなわちスルーブット特性の良いデータ伝送装置を実現することができる。

【0031】また、アルゴリズムを簡略化でき、パッファを有限な長さで済ますことができ、回路規模を小さくでき、端末の消費電力を押さえることができる。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】本発明の一実施例の伝送手順を示す図。
- 【図2】本発明の装置の構成を示すプロック図。
- 【図3】図1に示す本発明の実施例のスループット特性

(5)

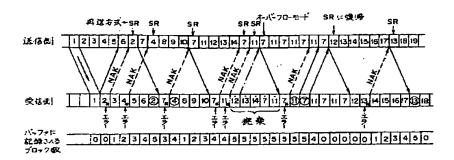
特開平7-336336

を従来例と比較して示したグラフ。 【図4】一従来例の伝送手類を示す図。 【図5】他の従来例の伝送手順を示す図。 【符号の説明】

- 1 情報源
- 2 情報源符号化器
- 3 チャネル符号化器
- 4 変調器

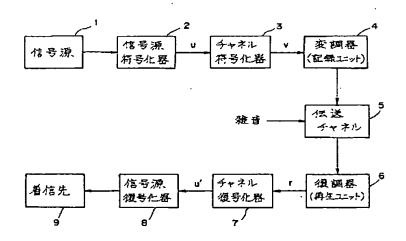
- 5 伝送チャネル
- 6 復顯器
- 7 チャネル復号化器
- 8 情報源復号化器
- 9 着信先
- ACK 確認応答
- NAK 再送要求応答

【図1】



本発明の--実施例 (Y・1, N=5)

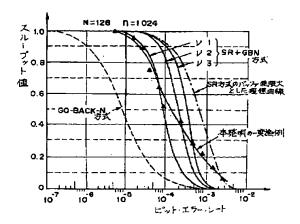
[図2]



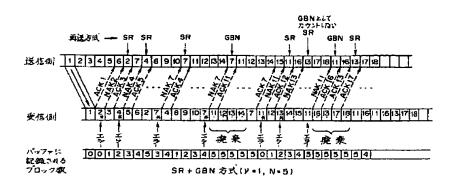
(6)

特開平7-336336

[図3]



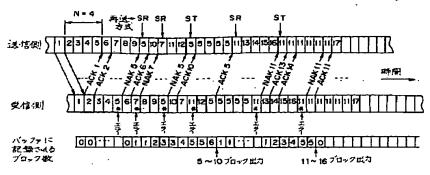
[図4]



(7)

特開平7-336336

[図5]



SR+ST 方式 (y * 1, N = 4)

THIS PAGE BLANK (USPTO)